



# BREVET D'INVENTION

CERTIFICAT D'UTILITÉ - CERTIFICAT D'ADDITION

COPIE OFFICIELLE

Le Directeur général de l'Institut national de la propriété industrielle certifie que le document ci-annexé est la copie certifiée conforme d'une demande de titre de propriété industrielle déposée à l'Institut.

Fait à Paris, le 05 SEP. 2003

Pour le Directeur général de l'Institut  
national de la propriété industrielle  
Le Chef du Département des brevets

Martine PLANCHE

INSTITUT  
NATIONAL DE  
LA PROPRIÉTÉ  
INDUSTRIELLE

SIEGE  
26 bis, rue de Saint Petersburg  
75800 PARIS cedex 08  
Téléphone : 33 (0)1 53 04 53 04  
Télécopie : 33 (0)1 53 04 45 23  
[www.inpi.fr](http://www.inpi.fr)

**THIS PAGE BLANK (USPTO)**



26 bis, rue de Saint Pétersbourg  
75800 Paris Cedex 08  
Téléphone : 01 53 04 53 04 Télécopie : 01 42 94 86 54

1er dépôt

**BREVET D'INVENTION  
CERTIFICAT D'UTILITÉ**

Code de la propriété intellectuelle-Livre VI



**REQUÊTE EN DÉLIVRANCE 1/2**

Réservé à  
L'INPI

Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire

<b>REMISE DES PIÈCES</b> DATE <b>31 OCT 2002</b> LIEU <b>38 INPI GRENOBLE</b> N° D'ENREGISTREMENT <b>0213695</b> NATIONAL ATTRIBUÉ PAR L'INPI DATE DE DÉPÔT ATTRIBUÉE PAR L'INPI <b>31 OCT. 2002</b>		<b>1</b> NOM ET ADRESSE DU DEMANDEUR OU DU MANDATAIRE À QUI LA CORRESPONDANCE DOIT ÊTRE ADRESSÉE  <b>Cabinet Michel de Beaumont</b> <b>1 rue Champollion</b> <b>38000 GRENOBLE</b>	
Vos références pour ce dossier (facultatif) <b>B5709</b>			
Confirmation d'un dépôt par télécopie <input type="checkbox"/> N° attribué par l'INPI à la télécopie			
<b>2 NATURE DE LA DEMANDE</b>		Cochez l'une des 4 cases suivantes	
Demande de Brevet		<input checked="" type="checkbox"/>	
Demande de certificat d'utilité		<input type="checkbox"/>	
Demande divisionnaire		<input type="checkbox"/>	
Demande de brevet initiale		N°	
ou demande de certificat d'utilité initiale		N°	
Transformation d'une demande de brevet européen		N°	
Demande de brevet initiale		N°	
Date / /		Date / /	
Date / /		Date / /	
<b>3 TITRE DE L'INVENTION (200 caractères ou espaces maximum)</b>  <b>RÉSEAU LOCAL INDUSTRIEL OU DOMESTIQUE</b>			
<b>4 DÉCLARATION DE PRIORITÉ OU REQUÊTE DU BÉNÉFICE DE LA DATE DE DÉPÔT D'UNE DEMANDE ANTÉRIEURE FRANÇAISE</b>		Pays ou organisation Date N° Pays ou organisation Date / / N° Pays ou organisation Date / / N° <input type="checkbox"/> S'il y a d'autres priorités, cochez la case et utilisez l'imprimé "Suite"	
<b>5 DEMANDEUR</b>		<input type="checkbox"/> S'il y a d'autres demandeurs, cochez la case et utilisez l'imprimé "Suite"	
Nom ou dénomination sociale		MEDIAFLOW INC.	
Prénoms			
Forme juridique		Société de droit américain	
N° SIREN			
Code APE-NAF			
ADRESSE		Rue 4123 SW Comus Street	
		Code postal et ville OR 97219 PORTLAND	
Pays		ETATS-UNIS	
Nationalité		Américaine	
N° de téléphone (facultatif)			
N° de télécopie (facultatif)			
Adresse électronique (facultatif)			



Réservé à  
L'INPI

REMISE DES PIÈCES

DATE **31 OCT 2002**

LIEU **38 INPI GRENOBLE**

N° D'ENREGISTREMENT **0213695**

NATIONAL ATTRIBUÉ PAR L'INPI

**Vos références pour ce dossier :**

(facultatif) B5709

**6 MANDATAIRE**

Nom

Prénom

Cabinet ou Société

Cabinet Michel de Beaumont

N° de pouvoir permanent et/ou  
de lien contractuel

ADRESSE

Rue

1 Rue Champollion

Code postal et ville

38000

GRENOBLE

N° de téléphone (facultatif)

04.76.51.84.51

N° de télécopie (facultatif)

04.76.44.62.54

Adresse électronique (facultatif)

cab.beaumont@wanadoo.fr

**7 INVENTEUR (S)**

Les inventeurs sont les demandeurs

☐ Oui

☒ Non

Dans ce cas fournir une désignation d'inventeur (s) séparée

**8 RAPPORT DE RECHERCHE**

Uniquement pour une demande de brevet (y compris division et transformation)

Établissement immédiat

☒

ou établissement différé

☐

Paiement échelonné de la redevance

Paiement en trois versements, uniquement pour les personnes physiques

☐ Oui

☒ Non

**9 RÉDUCTION DU TAUX DES  
REDEVANCES**

Uniquement pour les personnes physiques

☐ Requête pour la première fois pour cette invention (joindre un avis de non-imposition)

☐ Requête antérieurement à ce dépôt (joindre une copie de la décision d'admission pour cette invention ou indiquer sa référence) :

Si vous avez utilisé l'imprimé "Suite", indiquez  
le nombre de pages jointes

**10 SIGNATURE DU DEMANDEUR  
OU DU MANDATAIRE**  
(Nom et qualité du signataire)

Michel de Beaumont  
Mandataire n° 92-1016

VISA DE LA PREFECTURE  
OU DE L'INPI

**D.R.G.R.**

## RÉSEAU LOCAL INDUSTRIEL OU DOMESTIQUE

La présente invention concerne un réseau local de type industriel ou domestique destiné à la commande et/ou au contrôle de divers appareils grâce à un ou plusieurs ordinateurs distribués (ou délocalisés).

5 La figure 1 illustre, de façon très schématique, l'architecture d'un réseau local industriel ou domestique. Le réseau N permet la connexion de plusieurs dispositifs, trois dispositifs  $D_1$ ,  $D_2$ ,  $D_3$  étant représentés en figure 1. Chaque dispositif est par exemple constitué d'un ordinateur, d'un  
10 actionneur commandé par un microprocesseur ou d'un capteur relié à un microprocesseur. Chaque dispositif  $D_1$ ,  $D_2$ ,  $D_3$  comprend un système d'application  $A_1$ ,  $A_2$ ,  $A_3$  et un circuit de communication  $C_1$ ,  $C_2$ ,  $C_3$ . Le circuit de communication  $C_1$ ,  $C_2$ ,  $C_3$  peut  
15 comprendre un microprocesseur ou une logique programmable et assure la réception et l'émission de trames d'information sur le réseau N. Le système d'application  $A_1$ ,  $A_2$ ,  $A_3$  comprend un microprocesseur ou une logique programmable qui, sous la commande d'un programme éventuellement modifiable par un utilisateur, réalise un traitement sur les trames d'information émises et  
20 reçues par le circuit de communication  $C_1$ ,  $C_2$ ,  $C_3$ . Le système d'application  $A_1$ ,  $A_2$ ,  $A_3$  peut en outre être relié à des actionneurs ou des capteurs. Le système d'application  $A_1$ ,  $A_2$ ,  $A_3$

et le circuit de communication  $C_1$ ,  $C_2$ ,  $C_3$  peuvent être réalisés par des circuits intégrés distincts reliés par des liaisons filaires W.

De façon générale, le système d'application  $A_1$ ,  $A_2$ ,  $A_3$  met en forme les trames d'information envoyées au circuit de communication  $C_1$ ,  $C_2$ ,  $C_3$  en fonction de paramètres de fonctionnement du réseau N pour qu'elles puissent être correctement émises sur le réseau N par le circuit de communication  $C_1$ ,  $C_2$ ,  $C_3$ . Les paramètres de fonctionnement du réseau sont l'ensemble des paramètres qui définissent les flux de données sur le réseau, les priorités entre les dispositifs connectés au réseau, la forme des trames d'information émises sur le réseau, etc. Les trames d'information peuvent également être mises en forme directement par le circuit de communication  $C_1$ ,  $C_2$ ,  $C_3$  en fonction des paramètres de fonctionnement du réseau qui sont fixés par le système d'application  $A_1$ ,  $A_2$ ,  $A_3$  et qui peuvent être modifiés par celui-ci.

Un inconvénient est qu'en modifiant les éléments qui constituent le système d'application  $A_1$ ,  $A_2$ ,  $A_3$  d'un dispositif  $D_1$ ,  $D_2$ ,  $D_3$  connecté au réseau N, par exemple en modifiant le programme exécuté par le microprocesseur du système d'application  $A_1$ ,  $A_2$ ,  $A_3$ , il est possible de modifier les paramètres de fonctionnement de réseau utilisés par le dispositif  $D_1$ ,  $D_2$ ,  $D_3$  et donc de dégrader voire d'interrompre le fonctionnement du réseau N. Il peut être alors difficile de déceler l'origine de l'anomalie et de la corriger, le réseau pouvant être définitivement détérioré. De même, lorsqu'un nouveau dispositif est connecté au réseau N, il est supposé que le système d'application du nouveau dispositif dispose de paramètres de fonctionnement de réseau qui soient adaptés au réseau N auquel le dispositif est connecté. Dans le cas où de tels paramètres sont incorrects, le nouveau dispositif connecté au réseau N peut dégrader, voire interrompre, le fonctionnement général du réseau N.

La présente invention vise un échange sécurisé de trames d'information sur un réseau local qui limite les risques de dégradation du fonctionnement du réseau par l'un des dispositifs connectés au réseau.

5 Dans ce but, elle prévoit un procédé d'échange de trames d'information sur un réseau entre des dispositifs, chaque dispositif comportant un circuit de communication relié à un module de traitement et comportant des adresses, chaque adresse étant associée à un indicateur d'émission ou de réception, un  
10 seul dispositif comportant une même adresse associée à un indicateur d'émission, dans lequel chaque adresse est associée à une mémoire contenant une trame d'information pouvant être modifiée et/ou lue par le module de traitement, et comportant les étapes consistant à émettre périodiquement par un dispositif  
15 maître des adresses ; amener le circuit de communication du dispositif pour lequel l'adresse émise par le dispositif maître est associée à un indicateur d'émission à émettre la trame d'information contenue dans la mémoire associée à ladite adresse et à fournir au module de traitement un identifiant de ladite  
20 adresse ; et amener chaque circuit de communication d'un dispositif pour l'adresse émise par le dispositif maître est associée à un indicateur de réception à écrire dans la mémoire associée à ladite adresse ladite trame d'information et à fournir au module de traitement un identifiant de ladite  
25 adresse.

Selon un mode de réalisation de l'invention, les modules de traitement, à l'exception du module de traitement du dispositif maître, ne peuvent ni lire ni modifier les adresses et les indicateurs d'émission et/ou de réception des circuits de  
30 communication auxquels ils sont reliés.

Selon un mode de réalisation de l'invention, tous les circuits de communication comportent en outre une première adresse identique pour tous les dispositifs et associée à un indicateur d'émission et une seconde adresse identique pour tous  
35 les dispositifs et associée à un indicateur de réception, la



connexion d'un nouveau dispositif au réseau comprenant les étapes consistant à émettre périodiquement par le dispositif maître la première adresse ; amener le circuit de communication du nouveau dispositif, à réception de la première adresse, à émettre une trame d'identification ; émettre par le dispositif maître successivement la seconde adresse et une trame de paramétrage définie à partir de la trame d'identification ; amener le circuit de communication du nouveau dispositif, à réception successivement de la seconde adresse et de la trame de paramétrage, à modifier ses adresses et indicateurs de réception et/ou d'émission à partir de la trame de paramétrage.

Selon un mode de réalisation de l'invention, chaque dispositif comprend un numéro d'identification spécifique stocké dans le circuit de communication, la trame d'identification émise par le circuit de communication du nouveau dispositif comprenant le numéro d'identification spécifique dudit nouveau dispositif, la trame de paramétrage émise par le dispositif maître incluant le numéro d'identification spécifique dudit nouveau dispositif.

Selon un mode de réalisation de l'invention, le circuit de communication du nouveau dispositif n'émet aucune donnée tant qu'il n'a pas reçu la première adresse.

Selon un mode de réalisation de l'invention, le circuit de communication de chaque dispositif comprend un indicateur de privilège à une première valeur lorsque le dispositif est susceptible d'émettre des adresses sur le réseau et à une seconde valeur dans le cas contraire, ledit indicateur de privilège étant mis à la première ou à la seconde valeur par le circuit de communication du nouveau dispositif à partir de la trame de paramétrage.

La présente invention prévoit également un dispositif destiné à être relié à un réseau comprenant un circuit de communication et relié à un module de traitement, comprenant une table d'adresses, une table de registres, chaque registre de la table de registre étant associé à une adresse de la table



d'adresses et une table de direction comportant un indicateur de direction par adresse, ledit module de traitement étant adapté à lire des trames d'information stockées dans les registres ou écrire des trames d'information dans les registres, ledit  
5 circuit de communication étant adapté, à réception d'une requête reçue depuis le réseau et correspondant à l'une desdites adresses, à émettre sur le réseau la trame d'information stockée dans le registre associé à ladite adresse si l'indicateur de direction correspondant est d'un premier type déterminé, ou à  
10 écrire une trame d'information reçue depuis le réseau dans le registre associé à ladite adresse si l'indicateur de direction correspondant est d'un second type déterminé, et étant adapté à transmettre au module de traitement un identifiant du registre associé à ladite adresse.

15 Selon un mode de réalisation de l'invention, la table d'adresses comprend une première adresse identique pour tous les dispositifs connectés au réseau, la table de direction comprenant un indicateur de direction associé à ladite première adresse du premier type, le circuit de communication du dispo-  
20 sitif étant adapté à émettre sur le réseau à réception de ladite première adresse, lesdites adresses et les indicateurs de direction associés.

Selon un mode de réalisation de l'invention, la table d'adresses comprend une seconde adresse identique pour tous les  
25 circuits connectés au réseau, la table de direction comprenant un indicateur de direction associé à ladite seconde adresse du second type, et étant adapté, à la réception successive de la seconde adresse et d'une trame de paramétrage à modifier les adresses et les indicateurs de direction associés à partir de la  
30 trame de paramétrage.

Cet objet, ces caractéristiques et avantages, ainsi que d'autres de la présente invention seront exposés en détail dans la description suivante de modes de réalisation particuliers faite à titre non limitatif en relation avec les figures  
35 jointes parmi lesquelles :



la figure 1, précédemment décrite, illustre un exemple de réseau local classique ;

la figure 2 représente les paramètres de fonctionnement caractéristiques utilisés par un dispositif esclave selon  
5 l'invention connecté au réseau ;

la figure 3 représente les paramètres de fonctionnement caractéristiques utilisés par un dispositif maître selon l'invention connecté au réseau ; et

la figure 4 représente, de façon schématique, un  
10 exemple de réalisation du procédé d'échange de trames d'information entre un dispositif maître du réseau et un nouveau dispositif connecté au réseau.

La présente invention consiste pour la majorité des dispositifs connectés au réseau et appelés dispositifs esclaves  
15 à limiter les données pouvant être échangées entre le système d'application et le circuit de communication du dispositif de façon que le système d'application n'ait pas accès aux paramètres de fonctionnement du réseau utilisés par le circuit de communication pour échanger des trames d'information sur le  
20 réseau. Le système d'application d'un dispositif esclave ne peut donc pas modifier les paramètres de fonctionnement du réseau quelles que soient les modifications apportées au système d'application, par exemple au niveau du programme exécuté par le microprocesseur du système d'application. Un seul dispositif  
25 connecté au réseau et appelé dispositif maître a la possibilité de modifier les paramètres de fonctionnement du réseau utilisés par les dispositifs esclaves.

La figure 2 représente un exemple de réalisation d'un dispositif esclave D selon l'invention comprenant un système  
30 d'application A relié à un circuit de communication C, le circuit de communication C étant adapté à échanger des trames d'information sur un réseau N. Selon le type de réseau N, les dispositifs D peuvent tous être connectés à un bus ou être connectés entre eux par des liaisons point par point. Le circuit  
35 de communication C comprend un module de communication P<sub>C</sub> adapté

à échanger des trames d'information avec le réseau N en fonction de paramètres stockés dans des mémoires. Le système d'application A comprend un module de traitement  $P_A$  adapté à recevoir des données fournies par le module de communication  $P_C$  et effectuer des traitements sur des données stockées en mémoire, par exemple

Le circuit de communication C comprend une table d'adresses (Address) dans laquelle sont stockées des adresses  $X_1$  à  $X_{J+2}$ , où J est le nombre de canaux de communication simultanés qu'un dispositif D peut avoir avec d'autres dispositifs connectés au réseau N. Chaque adresse  $X_1$  à  $X_J$  est associée à un seul canal de communication. La valeur J varie en fonction du type de dispositif D connecté au réseau N. La table d'adresses peut comporter seulement certaines adresses parmi les adresses  $X_1$  à  $X_J$  et les cellules de la table d'adresses non utilisées par le dispositif D sont placées à une valeur arbitraire d'inhibition. Les adresses  $X_{J+1}$  et  $X_{J+2}$  sont toujours présentes pour tous les dispositifs D connectés au réseau N. Les adresses  $X_1$  à  $X_{J+2}$  peuvent correspondre à des données binaires par exemple de 16 bits. A l'adresse  $X_{J+1}$  correspond une trame d'information particulière, appelée trame de paramétrage (CS\_Reception), qui est stockée au niveau du circuit de communication C. A l'adresse  $X_{J+2}$  correspond une trame d'information particulière appelée trame d'identification (CS\_Transmission) stockée au niveau du circuit de communication. Le circuit de communication comprend aussi une table de direction (Direction) dans laquelle sont stockés des indicateurs de direction, chaque indicateur de direction correspondant à un seul bit. Chaque adresse  $X_1$  à  $X_{J+2}$  est associée à un indicateur de direction qui est à 1 ou à 0 pour les adresses  $X_1$  à  $X_J$ , à 0 pour l'adresse  $X_{J+1}$  et à 1 pour l'adresse  $X_{J+2}$ . Pour une adresse  $X_1$  à  $X_J$  donnée, un seul dispositif du réseau comporte un indicateur de direction associée à ladite adresse à 1. Un numéro d'identification U (Unique Number U), spécifique à chaque dispositif D pouvant être connecté au réseau N, et un indicateur de privilège P (Privilege

Bit P) sont stockés dans une mémoire du circuit de communication C. A titre d'exemple, le numéro d'identification spécifique U comporte 63 bits et l'indicateur de privilège un seul bit.

Le système d'application A comprend une table (Data) de registres  $R_1$  à  $R_J$  dans lesquels sont stockées des données pouvant être de taille variable, chaque registre  $R_1$  à  $R_J$  étant associé à une adresse  $X_1$  à  $X_J$  de la table d'adresses.

Les données stockées dans les registres  $R_1$  à  $R_J$  peuvent être lues ou modifiées par le module de communication  $P_C$  du circuit de communication C et par le module de traitement  $P_A$  du système d'application A. Le module de communication  $P_C$  peut, dans certaines conditions, modifier les différentes adresses  $X_1$  à  $X_J$ , les indicateurs de direction, et l'indicateur de privilège P. Le module de traitement  $P_A$  ne peut ni lire, ni modifier les adresses  $X_1$  à  $X_J$ , les indicateurs de direction, et l'indicateur de privilège P. Le numéro d'identification spécifique U est une caractéristique du dispositif D et ne peut être modifié ni par le module de communication  $P_C$  ni par le module de traitement  $P_A$ . De même, les adresses  $X_{J+1}$  et  $X_{J+2}$  sont des caractéristiques du dispositif D et ne peuvent être modifiées ni par le module de communication  $P_C$  ni par le module de traitement  $P_A$ . Le module de communication  $P_C$  est adapté à transmettre au module de traitement  $P_A$  un identifiant I indiquant l'un des registres  $R_1$  à  $R_J$  de la table de registres.

La figure 3 représente la structure du dispositif maître M qui est similaire à celle représentée en figure 2. Toutefois, à la différence de tous les dispositifs esclaves, le module de traitement  $P_A$  du système d'application A du dispositif maître M peut modifier directement les tables d'adresses (Address) et de direction (Direction) stockées au niveau du circuit de communication C du dispositif maître M. Le circuit de communication C comporte en outre un registre (Request) où sont successivement écrites par le système d'application A des requêtes Q à émettre sur le réseau N.

Le procédé selon l'invention d'échange de trames d'information sur le réseau N est le suivant. A un moment donné, seul le dispositif maître M a la possibilité de transmettre des requêtes Q sur le réseau N. Les requêtes Q sont reçues par tous  
5 les dispositifs esclaves D connectés au réseau N. A partir d'une requête Q reçue, chaque module de communication  $P_C$  peut déterminer une même adresse  $X_K$  parmi les adresses  $X_1$  à  $X_{J+2}$ . En particulier, la requête Q peut être égale à l'adresse  $X_K$ .

Pour chaque dispositif esclave, si l'adresse  $X_K$  déterminée à partir d'une requête reçue correspond à l'une des  
10 adresses  $X_1$  à  $X_J$  stockées, le module de communication  $P_C$  détermine si l'indicateur de direction associé à l'adresse  $X_K$  est à 0 ou à 1.

Si l'indicateur de direction est à 1, le module de  
15 communication  $P_C$  lit la trame d'information stockée dans le registre de données  $R_K$  associé à l'adresse  $X_K$  et l'émet sur le réseau N. Le module de communication  $P_C$  envoie alors au module de traitement  $P_A$  l'identifiant I associé au registre  $R_K$  lu pour lui indiquer que la trame d'information stockée dans le registre  
20  $R_K$  a été émise sur le réseau N.

Si l'indicateur de direction associé à l'adresse  $X_K$  est à 0, le circuit de communication C attend de recevoir une trame d'information issue du réseau N. Selon le protocole d'échange utilisé par le réseau, la trame d'information attendue  
25 peut correspondre à la première trame d'information reçue par le dispositif D après réception de la requête ou bien à une trame ultérieure. Le module de communication  $P_C$  mémorise alors la trame d'information reçue dans le registre de données  $R_K$  associé à l'adresse  $X_K$  et transmet alors au module de traitement  $P_A$   
30 l'identifiant I associé au registre  $R_K$  pour indiquer au système d'application A qu'une nouvelle trame d'information a été stockée dans le registre  $R_K$  correspondant à l'identifiant I.

Le dispositif maître M peut également transmettre des trames d'informations sur le réseau. En effet, lors de l'émission d'une requête Q par le dispositif maître M, le dispositif  
35

maître M, comme les dispositifs esclaves, reçoit la requête Q qu'il vient d'émettre. Il suffit alors que l'indicateur de direction associé à l'adresse de la requête émise soit à 1 pour que le dispositif maître M émette alors la trame d'information stockée dans le registre de données associé à l'adresse de la requête.

En fonction des tables d'adresses et de direction des dispositifs connectés au réseau, des flux de données peuvent alors être établis entre les dispositifs. Les tables d'adresses et de direction constituent donc les paramètres de fonctionnement du réseau selon l'invention.

Pour les dispositifs esclaves connectés au réseau, le module de traitement  $P_A$  du système d'application A de chaque dispositif esclave n'a accès ni aux tables d'adresses et de direction, ni à l'indicateur de privilège du circuit de communication C. Le système d'application ne peut donc pas modifier les paramètres de fonctionnement du réseau et donc perturber le fonctionnement du réseau N. Seul le module de traitement du système d'application du dispositif maître peut directement modifier les tables stockées dans le circuit de communication du dispositif maître. Toutefois, le fonctionnement du dispositif maître étant généralement bien connu, la cause d'un mauvais fonctionnement du réseau peut facilement être diagnostiquée.

La figure 4 représente un exemple d'échanges successifs de trames d'information sur le réseau N entre un dispositif maître M et un nouveau dispositif D' connecté au réseau N.

Le nouveau dispositif D' connecté au réseau N a l'architecture représenté en figure 2. Il comprend donc une table d'adresses, une table de direction, un numéro d'identification spécifique U, et un indicateur de privilège P. Selon le procédé de l'invention, le nouveau dispositif D' connecté au réseau N n'émet aucune trame d'information tant qu'il n'a pas reçu une requête appropriée émise par le dispositif maître M.

Pour tous les dispositifs connectés au réseau N, les indicateurs de direction associés aux adresses  $X_{J+1}$  et  $X_{J+2}$  sont respectivement à 0 et à 1. Les valeurs des adresses  $X_{J+1}$  et  $X_{J+2}$  sont par exemple FFFF et FFFE. La trame d'identification CS\_Transmission associée à l'adresse  $X_{J+2}$ , comprend notamment l'ensemble des adresses  $X_1$  à  $X_J$ , les indicateurs de direction associés aux adresses  $X_1$  à  $X_J$ , le numéro d'identification spécifique U et l'indicateur de privilège P.

10 A l'étape 10, le dispositif maître M émet sur le réseau N une requête  $Q(X_{J+2})$  associée à l'adresse  $X_{J+2}$ . Une telle requête peut être émise de façon périodique.

A l'étape 12, le nouveau dispositif D' et tous les autres dispositifs déjà connectés au réseau N reçoivent la requête  $Q(X_{J+2})$ .

15 A l'étape 14, l'indicateur de direction associé à l'adresse  $X_{J+2}$  étant à 1, le nouveau dispositif D' émet la trame d'identification CS\_Transmission associée à l'adresse  $X_{J+2}$ .

20 A l'étape 16, le dispositif maître M reçoit la trame CS\_Transmission. La connexion d'un nouveau dispositif D' au réseau N est donc connue du dispositif maître M qui détermine à partir de la trame CS\_Transmission les tables d'adresses et de direction et la valeur de l'indicateur de privilège P du nouveau dispositif D'.

25 A l'étape 18, le dispositif maître M émet une requête  $Q(X_{J+1})$  associée à l'adresse  $X_{J+1}$ .

A l'étape 20, le nouveau dispositif D' reçoit la requête  $Q(X_{J+1})$ . L'indicateur de direction associé à l'adresse  $X_{J+1}$  étant à zéro, le nouveau dispositif D' se met en attente d'une trame d'information issue du réseau N.

30 A l'étape 22, le dispositif maître M émet une trame de paramétrage CS\_Reception qui comprend une table d'adresse  $X_1$  à  $X_J$ , une table de direction, une valeur d'indicateur de privilège P et qui rappelle le numéro d'identification spécifique U associé au nouveau dispositif D'. Les tables et l'indicateur de

privilège peuvent être modifiés par rapport aux valeurs d'origine fournies par la trame d'identification CS\_Transmission.

5 A l'étape 24, le nouveau dispositif D' et tous les dispositifs déjà connectés au réseau reçoivent la trame de paramétrage CS\_Reception. Seul le module de communication P<sub>C</sub> du nouveau dispositif D' reconnaît le numéro d'identification spécifique U présent dans la trame CS\_Reception. Les tables d'adresses et de direction et l'indicateur de privilège de ce nouveau dispositif sont alors modifiés en fonction de la trame  
10 CS\_Reception reçue. Tous les autres dispositifs déjà connectés au réseau et qui reçoivent également la trame CS\_Reception n'effectuent aucune action puisqu'ils ne reconnaissent pas le numéro d'identification spécifique présent dans la trame CS\_Reception comme étant le leur. Le nouveau dispositif D'  
15 inhibe alors l'adresse X<sub>J+2</sub> de façon à ne plus transmettre de trame d'identification CS\_Transmission s'il reçoit ultérieurement une requête Q(X<sub>J+2</sub>) associée à l'adresse X<sub>J+2</sub>. Le nouveau dispositif D' peut alors fonctionner de façon normale et émettre sur le réseau N des trames d'information à réception de requêtes  
20 du dispositif maître M. La présente invention permet de configurer un seul nouveau dispositif D' à la fois. En effet, la durée de la configuration étant très courte, de l'ordre de la microseconde, il est en pratique impossible, lors d'une manipulation, de brancher deux nouveaux dispositifs simultanément sur  
25 le réseau.

L'indicateur de privilège P d'un nouveau dispositif D' connecté au réseau est à 1 lorsque le nouveau dispositif D' a la possibilité de se comporter, sous certaines conditions, comme un dispositif maître, c'est-à-dire d'émettre des requêtes sur le  
30 réseau N. Il peut être utile qu'un dispositif esclave ait la possibilité de devenir un dispositif maître notamment pour pallier une déficience du dispositif maître actif. Lorsqu'à l'étape 16, le dispositif maître M reçoit la trame d'identification CS\_Transmission et détermine la valeur de  
35 l'indicateur de privilège P du nouveau dispositif D', il peut



décider de mettre l'indicateur de privilège à 0 s'il considère que le nouveau dispositif D' ne doit pas pouvoir fonctionner en tant que dispositif maître ou de laisser l'indicateur de privilège à 1 s'il considère que, dans certains cas de fonctionnement, le nouveau dispositif D' pourrait être amené à fonctionner en tant que dispositif maître.

La présente invention comprend de nombreux avantages.

Premièrement, elle permet à des systèmes d'application de dispositifs d'échanger des données sur un réseau sans avoir la connaissance des paramètres de fonctionnement du réseau. En effet les paramètres de fonctionnement du réseau qui définissent les flux de données entre les dispositifs connectés au réseau sont transmis par le dispositif maître à chaque nouveau dispositif connecté au réseau.

Deuxièmement, elle permet de déceler rapidement qu'un nouveau dispositif connecté au réseau fonctionne de façon "anormale" dans le sens où le nouveau dispositif ne suit pas le procédé d'échanges de données selon la présente invention. En effet, un nouveau dispositif selon l'invention connecté au réseau n'émet aucune trame d'information tant qu'il n'a pas reçu de requête appropriée. Un nouveau dispositif fonctionnant "anormalement" connecté au réseau émettra probablement sur le réseau dès sa connexion des requêtes ou des trames d'information. Il y a alors immédiatement un conflit entre le dispositif maître et le nouveau dispositif. L'émission sur le réseau de requêtes ou de trames d'information indésirables provoque très rapidement une perturbation du fonctionnement des autres dispositifs connectés au réseau. Une telle perturbation peut généralement être rapidement constatée par un observateur extérieur et le nouveau dispositif peut alors être retiré du réseau.

Troisièmement, un nouveau dispositif connecté au réseau doit nécessairement signaler sa présence en transmettant, suite à une requête du dispositif maître, la trame d'identification CS\_Transmission. Le dispositif maître peut alors

éventuellement modifier les tables d'adresses de tous les autres dispositifs déjà connectés au réseau pour tenir compte de la présence du nouveau dispositif connecté au réseau. Le procédé selon l'invention permet donc d'éviter qu'un nouveau dispositif  
5 connecté au réseau soit "dormant", c'est-à-dire qu'il ne transmette aucune trame d'information sur le réseau après sa connexion. Le présent procédé prévient donc du "réveil" d'un tel dispositif "dormant" après une durée indéterminée, un tel réveil pouvant être à l'origine d'une dégradation du fonctionnement du  
10 réseau dont la cause pourrait alors être difficile à déterminer.

Quatrièmement, les requêtes transmises par le dispositif maître sur le réseau peuvent être constituées des simples adresses  $X_1$  à  $X_{J+2}$  qui sont par exemple composées de 16 bits. On limite ainsi la taille des données transmises sur le réseau qui  
15 sont nécessaires au bon fonctionnement du réseau mais qui ne contiennent donc pas d'informations "utiles", c'est-à-dire utilisées par les systèmes d'application des dispositifs connectés au réseau.

Cinquièmement, le module de communication du circuit  
20 de communication du dispositif peut être mis en oeuvre par une architecture simple de portes logiques sans nécessiter de microprocesseur ni de mémoire.

Sixièmement, elle permet de rassembler les paramètres de fonctionnement du réseau en un endroit unique, par exemple le  
25 dispositif maître, et permet ainsi l'administration globale du réseau depuis un point central.

REVENDICATIONS

1. Procédé d'échange de trames d'information sur un réseau (N) entre des dispositifs (D), chaque dispositif comportant un circuit de communication (C) relié à un module de traitement ( $P_A$ ) et comportant des adresses ( $X_1, \dots, X_J$ ), chaque  
5 adresse étant associée à un indicateur d'émission ou de réception, un seul dispositif comportant une même adresse associée à un indicateur d'émission, caractérisé en ce que chaque adresse est associée à une mémoire contenant une trame d'information pouvant être modifiée et/ou lue par le module de  
10 traitement, et en ce qu'il comporte les étapes suivantes :

émettre périodiquement par un dispositif maître (M) des adresses ;

amener le circuit de communication du dispositif pour lequel l'adresse émise par le dispositif maître est associée à  
15 un indicateur d'émission à émettre la trame d'information contenue dans la mémoire associée à ladite adresse et à fournir au module de traitement un identifiant (I) de ladite adresse ; et

amener chaque circuit de communication d'un dispositif  
20 pour lequel l'adresse émise par le dispositif maître est associée à un indicateur de réception à écrire dans la mémoire associée à ladite adresse ladite trame d'information et à fournir au module de traitement un identifiant (I) de ladite adresse.

25 2. Procédé selon la revendication 1, dans lequel les modules de traitement ( $P_A$ ), à l'exception du module de traitement du dispositif maître (M), ne peuvent ni lire ni modifier les adresses ( $X_1, \dots, X_J$ ) et les indicateurs d'émission et/ou de réception des circuits de communication (C) auxquels  
30 ils sont reliés.

3. Procédé selon la revendication 1, dans lequel tous les circuits de communication (C) comportent en outre une première adresse ( $X_{J+2}$ ) identique pour tous les dispositifs (D) et associée à un indicateur d'émission et une seconde adresse

( $X_{J+1}$ ) identique pour tous les dispositifs et associée à un indicateur de réception, la connexion d'un nouveau dispositif (D') au réseau (N) comprenant les étapes suivantes :

5 émettre périodiquement par le dispositif maître (M) la première adresse ;

amener le circuit de communication (C) du nouveau dispositif, à réception de la première adresse, à émettre une trame d'identification (CS\_Transmission) ;

10 émettre par le dispositif maître successivement la seconde adresse et une trame de paramétrage (CS\_Reception) définie à partir de la trame d'identification ;

amener le circuit de communication du nouveau dispositif, à réception successivement de la seconde adresse et de la trame de paramétrage, à modifier ses adresses ( $X_1, \dots, X_J$ ) et  
15 indicateurs de réception et/ou d'émission à partir de la trame de paramétrage.

4. Procédé selon la revendication 3, dans lequel chaque dispositif (D) comprend un numéro d'identification spécifique (U) stocké dans le circuit de communication (C), la trame  
20 d'identification (CS\_Transmission) émise par le circuit de communication du nouveau dispositif (D') comprenant le numéro d'identification spécifique dudit nouveau dispositif, la trame de paramétrage (CS\_Reception) émise par le dispositif maître (M) incluant le numéro d'identification spécifique dudit nouveau  
25 dispositif.

5. Procédé selon la revendication 3, dans lequel le circuit de communication (C) du nouveau dispositif (D') n'émet aucune donnée tant qu'il n'a pas reçu la première adresse ( $X_{J+2}$ ).

30 6. Procédé selon la revendication 3, dans lequel le circuit de communication (C) de chaque dispositif (D) comprend un indicateur de privilège (Privilege Bit P) à une première valeur lorsque le dispositif est susceptible d'émettre des adresses ( $X_1, \dots, X_N$ ) sur le réseau (N) et à une seconde valeur  
35 dans le cas contraire, ledit indicateur de privilège étant mis à

la première ou à la seconde valeur par le circuit de communication du nouveau dispositif (D') à partir de la trame de paramétrage (CS\_Reception).

7. Dispositif (D) destiné à être relié à un réseau (N) comprenant un circuit de communication (C) et relié à un module de traitement ( $P_A$ ), caractérisé en ce qu'il comprend une table d'adresses (Address), une table de registres (Data), chaque registre ( $R_1, \dots, R_J$ ) de la table de registre étant associé à une adresse ( $X_1, \dots, X_J$ ) de la table d'adresses et une table de direction (Direction) comportant un indicateur de direction par adresse, ledit module de traitement étant adapté à lire des trames d'information stockées dans les registres ou écrire des trames d'information dans les registres, ledit circuit de communication étant adapté, à réception d'une requête reçue depuis le réseau et correspondant à l'une desdites adresses, à émettre sur le réseau la trame d'information stockée dans le registre associé à ladite adresse si l'indicateur de direction correspondant est d'un premier type déterminé, ou à écrire une trame d'information reçue depuis le réseau dans le registre associé à ladite adresse si l'indicateur de direction correspondant est d'un second type déterminé, et étant adapté à transmettre au module de traitement un identifiant du registre associé à ladite adresse.

8. Dispositif (D) selon la revendication 7, dans lequel la table d'adresses (Address) comprend une première adresse ( $X_{J+2}$ ) identique pour tous les dispositifs connectés au réseau (N), la table de direction (Direction) comprenant un indicateur de direction associé à ladite première adresse du premier type, le circuit de communication (C) du dispositif étant adapté à émettre sur le réseau (N) à réception de ladite première adresse, lesdites adresses ( $X_1, \dots, X_J$ ) et les indicateurs de direction associés.

9. Dispositif (D) selon la revendication 8, dans lequel la table d'adresses (Address) comprend une seconde adresse ( $X_{J+1}$ ) identique pour tous les circuits connectés au

réseau (N), la table de direction (Direction) comprenant un indicateur de direction associé à ladite seconde adresse du second type, et étant adapté, à la réception successive de la seconde adresse et d'une trame de paramétrage (CS\_Reception) à  
5 modifier les adresses ( $X_1, \dots, X_J$ ) et les indicateurs de direction associés à partir de la trame de paramétrage.

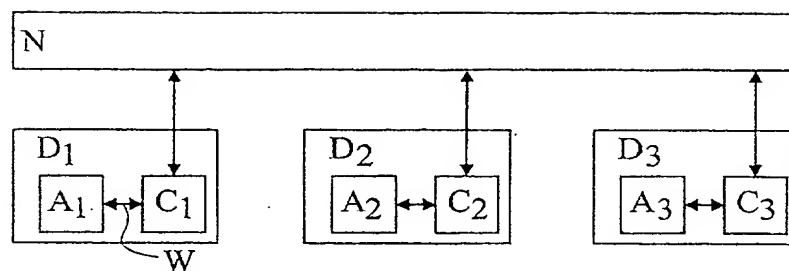


Fig 1

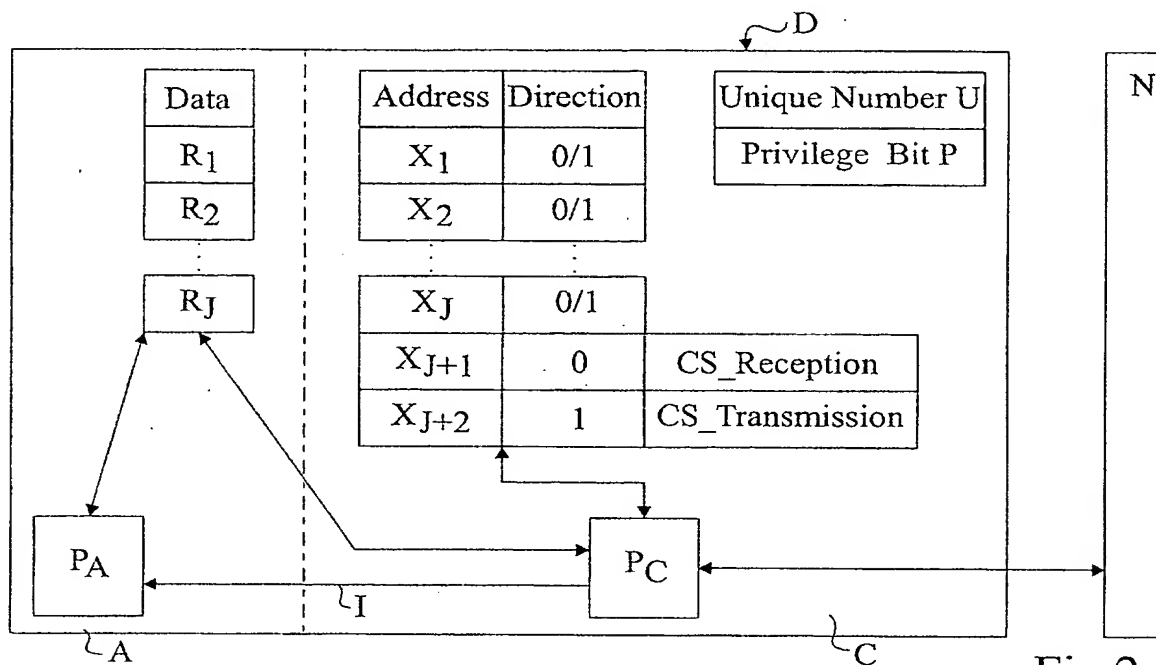


Fig 2

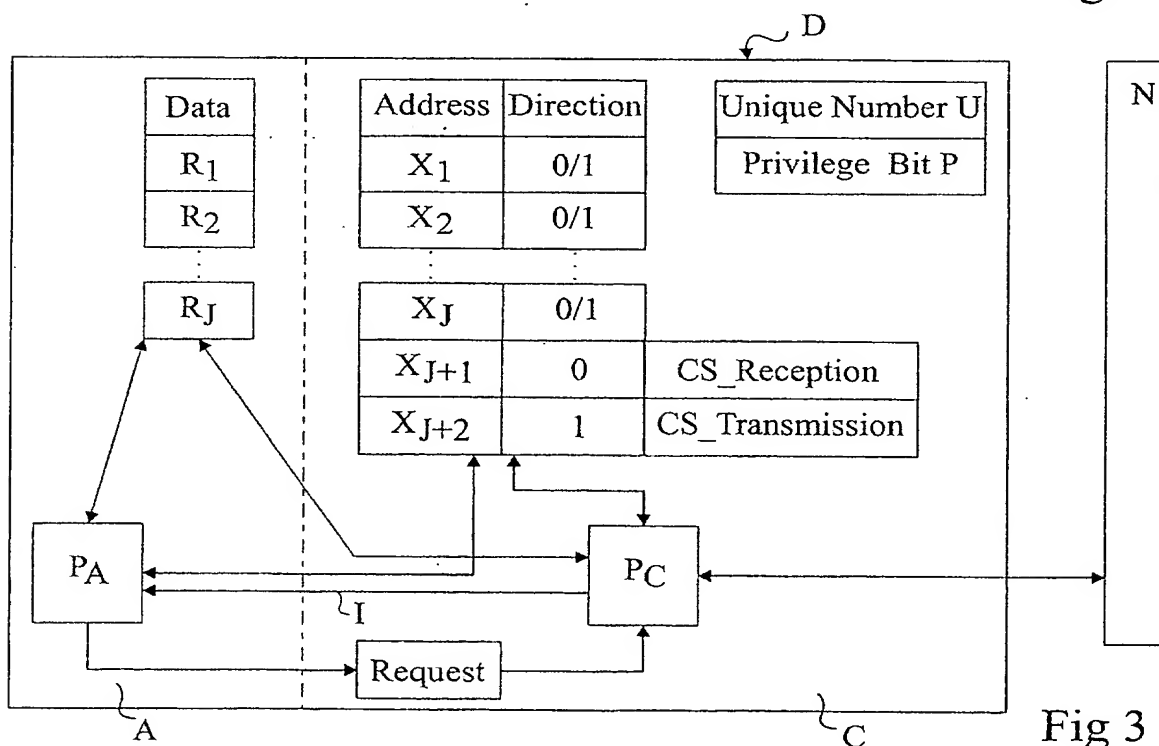


Fig 3

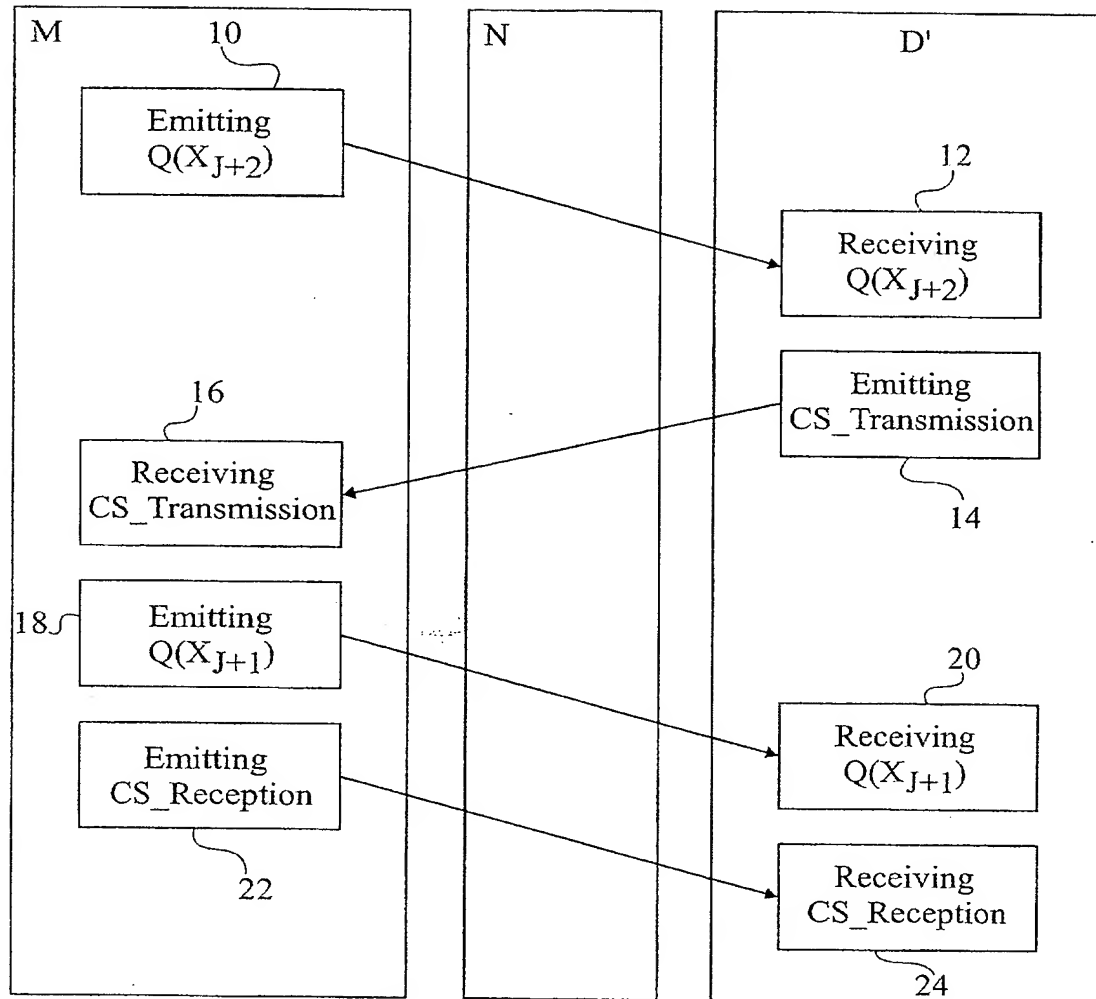


Fig 4





DÉPARTEMENT DES BREVETS  
26 bis, rue de Saint Pétersbourg  
75800 Paris Cedex 08  
Téléphone : 01 53 04 53 04 Télécopie : 01 42 94 86 54

**BREVET D'INVENTION,  
CERTIFICAT D'UTILITÉ**

Code de la propriété intellectuelle-Livre VI



DÉSIGNATION D'INVENTEUR(S) PAGE N°1/ 1

(Si le demandeur n'est pas l'inventeur ou l'unique inventeur)

Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire

Vos références pour ce dossier (facultatif)		B5709	
N° D'ENREGISTREMENT NATIONAL		02 13695	
TITRE DE L'INVENTION (200 caractères ou espaces maximum)			
RÉSEAU LOCAL INDUSTRIEL OU DOMESTIQUE			
LE(S) DEMANDEUR(S) :			
MEDIAFLOW INC.			
DESIGNE (NT) EN TANT QU'INVENTEUR(S) : (Indiquez en haut à droite "Page N°1/1" S'il y a plus de trois inventeurs, utilisez un formulaire identique et numérotez chaque page en indiquant le nombre total de pages).			
Prénoms & Nom		Marc Gandar	
ADRESSE	Rue	30 chemin de la butte	
	Code postal et ville	1228	PLAN LES OUATES, SUISSE
Société d'appartenance (facultatif)			
Prénoms & Nom			
ADRESSE	Rue		
	Code postal et ville		
Société d'appartenance (facultatif)			
Prénoms & Nom			
ADRESSE	Rue		
	Code postal et ville		
Société d'appartenance (facultatif)			
Prénoms & Nom			
ADRESSE	Rue		
	Code postal et ville		
Société d'appartenance (facultatif)			
DATE ET SIGNATURE (S) DU (DES) DEMANDEUR(S) OU DU MANDATAIRE (Nom et qualité du signataire)			
Michel de Beaumont Mandataire n° 92-1016 Le 30 octobre 2002			

**THIS PAGE BLANK (USPTO)**